1/5/1 (Item 1 from file: 351)
DIALOG(R) File 351: Derwent WPI

(c) 2002 Thomson Derwent. All rts. reserv.

# BEST AVAILABLE COPY

004624782

WPI Acc No: 1986-128125/ 198620

Automatic telephone exchange - has imaginary terminal circuit storing processing condition NoAbstract Dwg 4/16

Patent Assignee: NIPPO TSUSHIN KOGYO KK (NIPP-N) Number of Countries: 001 Number of Patents: 001

Patent Family:

Patent No Kind Date Applicat No Kind Date Week
JP 61065654 A 19860404 JP 84186383 A 19840907 198620 B

Priority Applications (No Type Date): JP 84186383 A 19840907

Patent Details:

Patent No Kind Lan Pg Main IPC Filing Notes

JP 61065654 A 5

Title Terms: AUTOMATIC; TELEPHONE; EXCHANGE; IMAGINARY; TERMINAL; CIRCUIT;

STORAGE; PROCESS; CONDITION; NOABSTRACT

Derwent Class: W01

International Patent Class (Additional): H04M-003/42; H04Q-003/54

File Segment: EPI

APPL. NO.:

1/5/2 (Item 1 from file: 347)

DIALOG(R) File 347: JAPIO

(c) 2002 JPO & JAPIO. All rts. reserv.

01851554 \*\*Image available\*\*
AUTOMATIC TELEPHONE EXCHANGE SYSTEM

PUB. NO.: 61-065654 A]

PUBLISHED: April 04, 1986 (19860404)

INVENTOR(s): DOMOTO YOSHIHISA

APPLICANT(s): NIPPO TSUSHIN KOGYO KK [329626] (A Japanese Company or

Corporation), JP (Japan) 59-186383 [JP 84186383]

FILED: September 07, 1984 (19840907)

INTL CLASS: [4] H04M-003/42; H04M-003/00; H04Q-003/545

JAPIO CLASS: 44.4 (COMMUNICATION -- Telephone); 36.4 (LABOR SAVING DEVICES

-- Service Automation)

JOURNAL: Section: E, Section No. 427, Vol. 10, No. 233, Pg. 78, August

13, 1986 (19860813)

#### ABSTRACT

PURPOSE: To improve functions of a terminal device by receiving an incoming even when a terminal device is speaking and transmitting even when the incoming is executed.

CONSTITUTION: A handset 3-1 of a telephone set TEL1-1 is raised, emptiness confirmed by lamps 1-6 and for example, a key is pushed. Thus, an individual virtual terminal circuit 1 is connected to a trunk memory 7-2 corresponding to a physical tone trunk 7-1 of a tone trunk 7 by a logical connecting line in a switch 8, on the other hand the physical tone trunk 7-1 is connected to an extension telephone set connecting terminal L11 at the connecting line and an outgoing sound is sent to the telephone set TEL1-1. Continuously, when 1->2->1 is pushed in a push-button dial 3-2 of a telephone set TEL1-1, if an individual virtual terminal circuit 7 of the telephone set TEL1-2 is empty, the incoming is executed to this, the individual virtual terminal circuit 1 is connected to one side of a trunk memory 6-2 corresponding to a physical extension mutual trunk 6-1 of an extension mutual trunk 6 by a logical connecting line 3. When the incoming is already executed to the individual virtual terminal circuit 1, an empty circuit of other individual virtual terminal circuits 2-6 is used and the outgoing is executed. Therefore, the outgoing can be performed without

responding an incoming call.

## ⑲ 日本国特許庁(JP)

10 特許出願公開

#### ⑩公開特許公報(A) 昭61-65654

@Int\_CI\_1

識別記号

庁内整理番号

43公開 昭和61年(1986) 4月4日

H 04 M 3/42 3/545 H 04 Q

8125-5K 7406-5K 7459-5K

郡山市船場向94番地

審査請求 有 発明の数 1 (全18頁)

🛛 発明の名称

自動電話交換方式

②特 超59-186383

額 昭59(1984)9月7日 29出

伊発

堂 太 久

郡山市船場向94番地 日豊通信工業株式会社内

லிய 日豊通信工業株式会社

20代 理 弁理士 高橋 明夫

- 1. 発明の名称 自動電話交換方式
- 2. 特許請求の範囲
  - (1) 交換裝置には、呼の交換処理状態を記憶する仮 想端末回路を設け、端末装置には、該仮組織来回 路を選択する選択手段、および該仮想端末回路の 状態を表示する表示手段を設け、玆仮想處末回路 を介して、端末装置間の呼の交換制御を行なうこ とを特徴とする自動電話交換方式。
  - (2) 単独の端末装置が将有する個別仮想端末回路を 設け、越個別仮想端来回路を介して、端末装置間 の呼の交換制御を行なうことを特徴とする特許技 求の範囲第1項記載の自動電話交換方式。
  - (3) 複数の端末装置が共有する共通仮想端末回路を 設け、該共通仮想輸末回路を介して、編末裝置間 の呼の交換制御を行なうことを特徴とする特許錯 求の範囲第1項記載の自動衆話交換方式。
  - (4) 特許請求の範囲第2項記載の個別仮想盤末回路 を、1つの磐末装置に対応して複数個設けたこと を特徴とする特許請求の範囲第1項記録の自動は

話交換方式。

- (5) 特許請求の範囲第3項記載の共通仮想處末回路 を、複数の端末装置に対応して複数個設けたこと を特徴とする特許請求の範囲祭1項記載の自動電 話交換方式。
- 3. 発明の詳細な説明

〔発明の利用分野〕

本発明は、自動電話交換機における能束装置、 特に、楕内自動電話交換機における内級電話機面 で発信、着信、保留等の呼の交換動作を行なう際 の、端末装置に対する制御方法を改良して、自動 電話交換機を高性能化することに関する。

#### 【從來技術】...

従来の篠内自動電話交換機は、第2回に示す如 く、内様電話機TEL1、TEL2、・・・・TEL nを、スイッチフレーム1の内線電話機接続始子 1-1、1-2.....1-nにケーブルによって物理的 に接続し、構内自動電話交換機の制御裝置(図示 省略)は、これら内観電話機接続娘子1-1、1-2 ・・・・1-nをスイッチフレーム1における内線盤

話機収容位置番号として、固定的に認識し、第3 図の番号変換テーブルに示す如く、これら内線電 話機収容位置番号と1対1に、内線番号11、2 1. ・・・・、mを付与して、呼の交換動作を行なう ものであった。このような従来の権内自動電話交 換機においては、内線缸話機を物理的に搬越する 内線電話機接続端子に対して内線番号を付与する ため、値々の内線型話機は、唯一つの内線番号し か持つことができないし、かつまた、構内自動化 話交換機の制御裝置は、内線電話機接続嫡子の状 旋を監視して、呼の交換動作を決定するため、各 内線電話機における呼の選択の自由度が大幅に制 限されていた。例えば、ある内線電話機が送受話 器を上げて発信中、ダイヤル中、 通話中等の交換 過程にある時は、他の内線電話機からの着信を受 けることができないし、また、送受話器を下ろし ている状態で着信があった時、この着信に広答し ないで、他の内線電話機に対して発信することは 不可能である。このことは、前述したとおり、呼 の交換動作が、内線電話優接航端子を介して行な

繰した側の電話機が、送受話器を上げたまま、相 手が空になるのを特つ方式のキャンプオンもある が、この場合は逆に、待っている間、他の内級低 話機からの着信を受けられない欠点がある。 第2 の例は、コールウェイティングである。これは、 通話中の内線電話機に、他の内線電話機から発信 があると、可視または可堪の着信畏示を電話機に 行ない、釦操作、フッキング操作もしくはダイヤ ル操作により、通話相手を一時保留して、着倡呼 に応答する機能であるが、通話中のみ有効であっ て、ダイヤル中、ロックアウト中等によって、内 線電話機が話中の場合には、差値できない欠点が ある。また、1つの通話中内線電話機に対しては 、異なる2つの内線電話機から同時に着信できな い欠点もある。第3の例は、割込みである。これ は、適話中内線質話機に対して、直接割込んで三 者通話を行なう機能であるが、コールウェイティ ングと同様に、通話巾のみ有効な機能であること と、相手の通話内容の重要度に係りなく割込む機 能であるため多用できない等の欠点がある。

われることを考えると明らかなことである。

しかしながら、特にオフィス等における発務途行のためには電話機が不可欠になって來ている現代において、前述した如く、呼の選択の自由を持たないために、緊急を要する連絡に手間取り、予測できない失敗を引き起こす可能性がある。特に、健来の構内自動電話交換機におしては、緊急に連絡したい相手が遠く離れていて、かつ話中の場合、相手が終話して空になるまで待たなければならないことが最大の欠点であった。

係る欠点をある程度教持する手段として、以下はなべる3つの公知例があるが、いずれものでは、前さなた欠点を完全に解消するに至らない。これである。第1の例は、キャンプオン登録してであると、相手が終話して登録があるが、待っている間に、キャンプオン登録になっている間に、キャンプオン登録に、無関係な内線電話機から着信があると、相手を呼出せない。また、キャンプオン登

以上は、話中の内線電話機に、新たに着信呼がある場合の、呼の選択の自由に係る、従来の符内自助電話交換機における欠点を説明したものであるが、既に着信がある内線電話機の呼の選択の自由、つまり、その着信呼に応答しないで、他の発信を行なうことは不可能である。さらに、前述したが、1つの内線電話機は、唯一つの内線電話としたが、1つの内線電話機は、唯一つの内線電話としたが、1つの内線電話機は、唯一の内線電話としたが、1つの内線電話としてきない。

以上詳細に、従来の條内自動電話交換機における、発信及び着信時の呼の選択の自由に係る欠点を述べて来たが、これらは、内線電話機の呼の交換動作が、内線電話機接続端子を介して行なわれるが故に、避けられない欠点であった。

#### (発明の目的)

本発明の目的は、係る欠点を解消し、自動電話交換機における臨末製置の、呼の選択の自由を増すことにある。つまり、端末製図が話中であっても発信を受け付け、また、発信中であっても発信可能とすることにより、端末製図の機能性を向上

させることを目的とする。

### (発明の概要)

本発明は、自動電話交換機の端末装置、例えば内線電話機に、交換機に対して発信、もしくは、交換機から着信した呼に応答するための押釦と、これに対応して設けられた呼の状態を表わす表示係を設け、さらに、これらに対応して設けられた端末回路を介して、発信もしくは着信を行なわせようとするものである。

本発明で言う協来回路とは、端末装置の発信、著信に際して、呼が物理的に接続される様な回路であり、実際には、自助電話交換機内のメモリ上に、呼の交換動作に必要な事項を確含込むことによって、使用者側から見ると、あたかもそこに、端末回路があるかの如く感じられる様にしたものである。また、始取の物理的接続端子と、鈴巫的に対応付けがなされているものである。

従って、本発明は、いわゆる智徒プログラム制 御によって動作するタイプの自動電話交換機に遊

機との間に通話用のケーブルの他に、データ伝送 用のケーブルを有し、ダイヤル、呼出信号等は該 データ伝送用ケーブルを介して伝送される。なお 呼出信号用のリンガーは図示省略されている。電 話機の押釦、ランプ、表示装置、リンガー(図示 省略) 等の監視、制御は、制御装置 3-11 によっ て行なわれる。耐御裝置3-11 は、何えばマイク ロプロセッサの様な制御装置で、記憶装置3-12 に記憶されているプログラムに従って作動する。 押釦ダイヤル3-2、貧難・ランプ盤3-3、3-4、 表示装置3-5は、入出力インタフェース回路3-9 を介して制御裝置3-11 に接枝されており、押釦 (盆錐)の操作は制御装置3-11 で常時監視され ており、必要に応じて協路インタフェース3-10 を通して交換機へ転送される。また制御装置3-1。 1 は、交換機から線路インタフェース 3-10 を崩 して制御命令およびデータを受取り、必要に応じ てランプを点火、減火させたり、データを文字苑 生器 3-13 によって文字情報に変換し、表示装包 3-5に文字表示したりする。

用されるのものである。

本発明に使用される増来装置は、例えば第4日に外観を示す如く、ダイヤル3-2の他に、窓線・ランプ盤3-4の個々の電線・ものである。健健・ランプ盤3-4の個々の電線・ランプと対応して設けた、本発明で言う、仮想のはいかの交換動作を行なうことを可能を介して、呼の交換動作を行なうことを可能といいます。以下実施例によって、詳細に説明する。

#### 〔発明の実施例〕

第4回に編末装置の一例としての、内線電話機 (以後、単に電話機と言う)の一例を示す。電話 機は、送受部3-1、押釦ダイヤル3-2、電離・ラ ンプ盤3-3および3-4、表示装置3-5、等から構 成される。

第5回には、第4回の電話機のプロック構成回を示す。送話器3-7、受話器3-8は、送受器3-1に装着されており、電話機回路網3-8と共に、電話機の透話路部分を構成する。本電話機は、交換

以上の様に、この電話機は、多数の電観、ランプを有するが、これらは物理的にケーブルで接続されている訳ではなく、すべてデータのやりとりによって制御される。

本例では、電話機一交換機関の接続は、通話用、データ伝送用と別様のケーブルで接続されているが、多重化技術により同一ケーブルに集約しても、電話機の動作、機能には変わりなく、本発明の端末装置として適用できることは言うまでもない。

第6回は、第4回の電鍵・ランプ盤3-4の拡大図で、本発明を実施した場合の埋鍵、ランプの使用例を示す。第6回、3-4-1は示名条片で、電鍵・ランプの用途を配入でき、内部に電鍵に対応してランプが実装されており、状態表示ができる様になっている。3-4-2は電鍵で、本例では(1)~(11)の計11個、実装されている場合について説明する。

次に、本発明を実施する権内自動配話交換機の 例を考える。まず、梁磁上密接な係りを持つ電話 ・例えば同一課内の電話機を1グループとし、第1グループから第mグループのm個のグループにまとめる。各グループにはそれぞれn、個、n。個、・・・・・、nm個の電話機があるものとし、第1グループの第1番目の電話機にはTEL1-1、第1グループの第n。番目の電話機にはTEL1-n、、第mグループの第n。番目の電話機にはTEL1-n、、第mグループの第n。番目の電話機にはTEL1-n、、第mグループの第n。番目の電話機にはTEL1、以上の任意の数字をとり得る。

によって内線番号、すなわち端末回路と、電話機の物理的接続線子である内線収容位置が対応づけられている。本例においては、各電話機の各電線・ランプ(すなわち端末回路)に対応して内線番号を、

電鏡・ランプ(1)・・・・ mnml

**毎報・ランプ(2)・・・・ m n n 2** 

電鶴・ランプ(3)・・・・ mnu3

我継・ランプ(4)・・・・ m n m 4

低鍵・ランプ(5) ・・・・ m n = 4

電纜・ランプ(6)・・・・ mnョ4

軽鍵・ランプ(7) ···· m O 1

気観・ランプ(8) · · · · m O 2

電鍵・ランプ(8) ···· m O 3

電線・ランプ(10) · · · m O 4

**貸載・ランプ(11)・・・ m 0 4**・

の規則に従って付与している。従って、第1グループの第1番目(m = 1 、 n = = 1 )の電話機T E L 1-1の場合、第6回の示す様な内線番号が、 各電値・ランプに付与されている。 れるものである。以後説明図において、物理的回路および接続は実線で、また、論理的(仮想的)回路および接続は点線で扱わす。第1回においては、各電話機毎に個別仮想幅末回路を6回路、各グルーブ毎に共通仮想端末回路を5回路示してあるが、このは一例であって、呼量の多少によって、端末回路数は任意に設定できるものである。

以下実施例について、電話機の発信および着信の方法を説明する。

まず、第1図に示す、電話機TEL1-1が級別仮想端末回路を用いて、電話機TEL1-2を個別に呼び出して、内線相互通話を行なう場合について説明する。

路1は、内線相互トランク6の物理的内線相互ト ランク 6-1に対応するトランクメモリ 6-2の一方 と、論理接続路回によって接続され、個別仮想館 来回路7は、トランクメモリ6-2の他方と論理校 統略③によって接続され、個別仮想婚末回路1お よび7は、論理接続路のによって接続される。一 方、物理的内線相互トランク6-1の一方の端子は 、接続路ので内線電話機接統編子L11に接続さ れ、電話機工EL1-1に対して呼出音を送出する ・また、電話機丁EL1-2例では、個別仮想確束 回路りに対応するランプ(1)が点波して呼が着信 したことを表示すると共に、リンガーが略動して 可聴信号でも着信を知らせる。電話機工EL1-2 個で、送受器3-1を上げ、ランプが点減中の電離 (1) を押して着信呼に広答すると、第7回におい て、内線相互トラング 6-1の他方の端子がスイッ チ8における接続路のによって、電話機工EL1 -2の内線電話機接線機子レ12に接続され、電話 機TEL1-1とTEL1-2は、L-11 -接続路 ® − 内線相互トランク 6-1-接続路の − L-1 2

ものに着信することができるので、電話機TEL 1-2が話中であっても着信できることは明らかで ある。

また、本発明によれば、各種話機能に設ける個 別仮想端来回路の数は任意であるし、各個別仮想 端末回路に対して付与する内線番号も、同一電話 機内であれば重複してもよいので、目的別に内線 番号を使用することが可能となる。例えば、本例 における母話機TEL1-2は、4種類の内線番号 を有する。個別仮想婚末回路10~12には、周 一の内線番号124を付与してあり、他の電話機 がダイヤル124を行なえば、交換機は、これら 3つの個別仮想端末回路10~12のうち空のも のを自動的に選択して着信させるので、内盤番号 124は、3つの発着信呼を受付けることができ るので、例えばこの内線番号124を、通常の発 着信通話用に使用する。次に、個別仮想端来回路 7、8. 8には、それぞれ、内線番号121、1 22、123を付与してあり、これらは、特別の 目的で使用することができる。例えば、緊急呼出 の経路で内は相互通話を行なうことができる。電話機TBL1-2のランプ(1) は点火に変わって通話中を表示し、リンガーは鳴動を停止する。電話機TEL1-1もしくはTEL1-2の、どちらか一方が送受器を掛けると終話となり、内線相互トランク6. スイッチ8における論理接続路の、の、の、および接破路の、のが解放されると共に、個別仮想幅束回路1 および7が空となり、対応するランプ(1) が減火する。

以上の説明では、健話後でEL1-1の個別伝想 総末回路1が空であると仮定したが、既に何別別伝想 想線末回路1に着信している場合には、他のの形 の想象末回路2~6のうちのを使って発信できる。 すればよいので、着信呼にないで発信できる。 ではは明らかである。一方、健断でEL1-2 の個別仮想話とから着信中もしたが、 既に他の電話とから着信中もしたが、 に1-2が個別仮想はであるとは、電話合には に1-2が個別仮想は下回路7を使用中の場合には に1-2の内線番号122、123、124をグラ の内線番号122、123、124をグラ

専用の内線番号とし、 最優先で応答すべきことを 表示することが可能であるし、 また、特定の関係 を持つ電話機関、例えば、幹部一秘書用として使 用する専用内線番号とすることも可能である。 さ らに、 個別仮想端末回路に対して内線番号を付与 しなければ、 発信専用として使用できる等、様々 な使用形態を可能とするものである。

次に、第1図に示す、第mグループの第1番目の電話機TELm-1が共通仮想端末回路を用いて、第1グループの電話機群を呼出し、第1番目の電話機TEL1-1が応答して、内線相互通話を行なう場合について説明する。

第1回における電話機能TEL1-1、TEL1-2、・・・・・・・・・ TEL1-n、およびTELm-1、TELm-2、・・・・・・・ TELm-naと、各共通仮想 競末回路を拡大した第8回によって説明する。 登 話機TELm-1の送受器3-1を上げ、第5回のラ ンプ(7)~(11)で空を確かめ、例えば電鍵(7)を 押す、これによって、共通仮想端末回路18は、ト ーントランク7の物理的トーントランク7-1に対

応するトランクメモリワ-2と、スイッチ8におい て、倫理接続路のによって接続され、一方物理的 トーントランク 7-1は、接続路ので内級な話機接 統備子しml に接続され、電話機TELm-lに対 : して発信音を送出すると共に、第mグループの全 電話機のランプ(7) が点火し、電話機TELm-1 以外の電話機TELm-2、.・・・・・、TELm-nm に対して、共通仮組縮末回路18が使用中である ことを表示する。 絞いて、 単話機 T B L m-lの押 釦ダイヤル3-2で1→0→1と押すと、第1グル ープの共通仮想端来回路13が空であれば、これ に潜信し、共通仮想端末四路18は、内線相互ト ラング6の物理的内線相互トランク6-1に対応す るトランクメモリ6-2の一方と、論理接続路のに よって接続され、共通仮想綿末回路13は、トラ ンクメモリ 6-2の他方と論理接続路④によって接 続され、共通仮想端来回路18および13は、論 理接続路向によって接続される。一方、物理的内 線相互トランク 6-1の一方の帽子は、接続路®で 内線電話機接続端子し町に接続され、電話機工と

互トランク6、スイッチ8における論理接続路③ ・④、⑤、および接続路⑤、⑦が解放されると共 に、共通仮想端末回路18および13が空となり ・第mグループの全電話機の対応するランプ(7) 、および第1グループの全電話機の対応するランプ(7)が減火する。

Lm-1に対して呼出音を送出する。また、第1グ ループの全電話機の、非道仮想嫡来回路13に対 広するランプ(7) が点波して呼が着信したことを 表示すると共に、全位話機のリンガーが吸動して 可随信号でも着信を知らせる。このグループ着信 に対し、電話機TPLI-1が送受器3-1を上げ、 ランプが点線中の電跳(7)を押して着信呼に応答 すると、第8回において、内線相互トランク6-1 の他方の嫡子がスイッチ8における接続路のによ って、電話機TEL1-Lの内線電話機接線帽子L 11に接続され、電話機TELm-1とTEL1-1 は、Lm1 -接紋路面-内線相互トランク6-1-接続路の一L11の経路で内線相互通話を行なう ことができる。電話機TEL1-1の応答により、 第1グループの全電話機のランプ(7) は点火に変 わって、共通仮想略末回路13が通話中であるこ とを表示し、全電話機のリンガーの鳴動を停止す

電話機TELm-lもしくはTEL1-1の、どちらか一方が送受器を掛けると終話となり、内線相

信することができるので、個別もしくは共通仮想 熔末回路を使用して第1グループの全電話機が話 中であっても、1つでも空共通仮想端末回路があ れば着信できることも、例別仮想端末回路の場合 と関機である。

14.15にはそれぞれ、内線番号101、1 02、103を付与してあり、これらは、1つの グループをさらに分割したサブグループ、何えば 係共通の内線番号として使用することが可能であ る。本例においては、各グループ内の全電話機が 、共通仮想翰末回路を共有する機説明したが、例 えば、共通仮想端末回路13は、第1グループの 第1番サブグループ内の電話機のみで共有し、同 様に、共通仮想婚末回路14および15は、第2 ・番および第3番サブグループ内の電話機のみで共 有することが可能であるし、さらに、1つの共通 仮想端末回路をサブグループ間、グループ間にま たがって共有することも可能であること等、様々 - なグループ構成を構築することを可能とするもの である。また、共通仮想端次回路に内線器号を付 **好しなければ、発信専用として使用できることは** 、個別仮想端末回路の場合と同様である。

以上は、操作を主として本発明の実施撤標を説明したが、以下、第7図および第8図に示す内線相互通話の場合の、交換機の動作概要を第9図~

えば空、ダイヤル中、通話中、着信中等を記憶し 、M2は、他の仮想端末回路と論理的に接続する ための情報、M3は、トランクと論理的に接続す るための情報を記憶している。また、M4は、対 応するランプの制御情報、M5は、対応する発話 機のリンガーの餌御情報を記憶していて、交換機 内のランプ制御部およびリンガー制御部(ともに 図示省略)が監視し、制御情報に基づいて、ラン プの減火、点減、点火およびリンガーの停止、咳 勤等の制御を行なう。本例では、各々の個別仮想 婚末回路は全て同一構成となっており、使われて いない時には、M1=空、M2=0(他の仮想場 末回路と論理接続なし)、M3=0 (トランクと 論理接続なし)、M.4 = 波火(対応するランプ波 火)、MISIP停止(対応する低話機のリンガー体 止)となっている。ここで、MI~M5の借報は 、交換機の制御装置、例えばマイクロプロセッサ が理解できるよう意味付けをされたコードで記憶 されるものである.

以上說明した個別仮想端末回路と、内線番号、

第16回により説明する。

まず、第10回は、各批話提丁EL1-1、TE L 1-2、·····、TELm-ngに個別に実装され る包継・ランプ 3-4の(1)~(6)に対応する個別仮 想端末回路の一例である。物理的には交換機内の メモリをアドレス配分したものである。本図にお いて、 I 1 1-1、·····、 I 1 I -6が各々、 T E L 1-lに実装される気能・ランプ 3-4の(1)、・・・ ・・・、(6)に対応する個別仮想端来回路(端末回路 番号1. ....、6)、112-1、...、11 2-6が各々、TBL1-2に実装される健健・ラン プ3-4の(1)、・・・・・、(6)に対応する個別仮想焰 末回路(端末回路番号で、・・・・、12)であり . また、I m nu-1、·····、I m nu-8は各々、T E L m - n a に 実 数 さ れ る 仳 館 ・ ラ ン プ 3 - 4 の (1). ・・・・・、(6)に対応する例別仮想端末回路である。 途中、TEL1-3ないしTELm-nmの個別仮想 婚末回路は省略してある。各個別仮想婚末回路は . 交換助作に必要な各種情報をM1~M5に記憶 している。M1は、交換動作過程の状態情報、例

対応する電話機の物理的内線収容位置、および対 むする梵鏈・ランプ番号等との関係は、第9図に 示す変換テーブルに全て記憶されている。例えば 、 端末回路番号1の仮想端末回路は、ラベル11 1-1を付けられた個別仮想鱗末回路であり、内線 番号111が付与され、内線電話機接続端子(内 級収容位置番号と同じ)し11に接続された電話 段の電鍵・ランプ番号(1) に対応することを安し ている。従って、例えば、内線収容位置番号と電 鍵番号が決れば、変換テーブルより、対応する錯 末回路番号と内線番号を決定することができ、逆 に、内線番号が決まれば、変換テーブルより、対 応する婚末回路番号、内様収容位置、およびラン プ番号を決定することができる。本図においては . 第10図に示す個別仮想端末回路のうち、塩末 回路番号1~12についてのみ示してある。

次に、第7回に示す、心話機TEL1-1が過末 回路番号1の個別仮想端末回路から発信して、端末回路番号7の個別仮想端末回路に着信して、T EL1-2を呼出して、内線相互通話を行なう場合 について、その交換動作を、第11回、および第 12回により説明する。第11回は、第7回に示す雑話機TEL1-1およびTEL1-2の電線・ランプ3-4と、説明に必要な個別仮想端末回路II 1-1およびI12-1を拡大した固である。また、 第12回は、交換動作が遠行するに従って、個別 仮想端末回路I11-1およびI12-1が変化する 伏況を示したものである。

崩末四路番号7の個別仮想端末回路に対応し、か つ、内蔵電話機接続端子L12に接続されている 電話機TEL1-2の電鍵・ランプ(1) に対応する ことを削り出し、個別仮想端末回路 I 1 1-1の M 3には、内幕相互トランクメモリ6-2の一方の始 子T2-2を春き込んで鈴理接続路ので接続し、個 別仮慰備末回路 1 1 2-1の以3には、内線相互ト ランクメモリ 6-2の他方の蝎子T3-2を御き込ん で鈴珥伎繞路ので接続し、さらに、個別仮想鑑末 回路 I 1 1-1および I 1 2-1のそれぞれのM2に 、ラベル各II2-1およびI11-1を春を込んで 論理接線略⑤で接続する。また、個別仮想鑑末回 路『11-1のM1には、呼出中を書き込み、交換 動作過程が、相手電話機を呼出中であることを患 示する。一方、個別仮想韓末回路 I I 2-1のM 1 には、着信中を書き込み、交換動作過程が着信中 であることを表示し、M4には点波を含き込んで 、電話機TEL1-2のランプ(1) を点波させて着 個中であることを可視表示すると共に、M 5 には 吸助を避き込んで、電話機TEL1-2のリンガー

歳別し、トーントランクメモリ7-2の弟子T1-2 (実際にはメモリに付けられたラベル)を個別仮 想 塡末回路 III-Iの M 3に書き込むことによっ て、トーントランクメモリ7-2を個別仮想線末回 路『11-1に、論理接続路ので接続する。また、 個別仮想路末回路 I 11-のM.1 には、ダイヤル 中を沓き込み、交換動作過程がダイヤル中である ことを表示し、M.4には点火を書き込んで、政話 **級TEL1-1のランプ(!) を点火させ、使用中あ** ることを表示する。一方、物理的には、トーント ランク7-1の端子T1-1をスイッチ8において、 接続路回で内線電話機控約箱子L11に接続し、 免信音を電話機回路網3-6に送出する。以上の交 換動作で、個別仮想端来回路は、第12図におい て、12-1から12-2に変化し、次の操作、すな わちダイヤル操作を行なう状態となる。

を鳴動させて、可聴的にも着信表示する。物理的には、トーントランク 7-1との接続路のを切断し、内線相互トランク 6-1の一方の始子T 2-1を、接続略ので内線電話機接続端子 L 1 1 に接続し、呼出音を電話機TE L 1-1の電話機回路網 3-6に送出する。以上の交換動作で、個別仮想端末回路は、第12回において、12-2から12-3に変化し、次の操作、即ち電話機TE L 1-2からの応答操作を待つ状態となる。

被いて、電話機TEL1-2の送受器3-1を上げて、ランプが点減中の短鍵(1)を押す。これによって、交換機は、対応する個別仮想端末回路I12-1のM1は着信中であるので、応答動作であることを説別し、個別仮想端末回路I12-1のM1と、M2に書き込まれている論理按続情報I11-1をたどって、個別仮想端末回路I11-1のM1のそれぞれに通話中を書き込み、交換動作過程が通話中であることを表示し、また、個別仮想端末回路I12-1のM4には点火、M5には停止を書き込んで、着信表示を使用中表示に変える。一方

、物理的には内線相互トランク 6-1の一方の婚子 T2-1からの呼出音の送出を停止し、かつ、内線 相互トランク 6-1の他方の始子T3-1と、内線電 話機接続蜗子L12を、接続路ので接続する。以上の交換動作で、個別仮想端末回路は、第12図 において、12-3から12-4に変化し、電話機下 EL1-1と電話機下EL1-2が内線相互過話を行 なう状態となる。

以上說明した交換動作は、各個別仮想機末回路は独立した婚末回路として動作するので、他の個別仮想端末回路 I 1 1 - 2、・・・・・、 I 1 1 - 6 および I 1 2 - 2、・・・・・、 I 1 2 - 6 が、いかなる交換動作過程にあっても左右されないことは明らかである。

通話が終了して、電話機TEL1-1もしくはTEL1-2のいずれか一方、例えば電話機TEL1-1の送受器3-1を掛けると、交換機は、第9回の変換テーブルに登録されている電話機TEL1-1用の仮想幅末回路の中から、切断対象となる仮想 輸末回路を捜し出す。その結果、個別仮想幅末回

(11)に対応する共通仮想輸末四路 (増末回路番号 13, ····, 17) . C m-1, ···· . C m-5 が各 々、第ログループの全電話機丁PLm-1、TEL m-2、・・・・、TELm-na に実装される電鍵・ラ ンプ3-4の(7) 、……、(11)に対応する共通仮 知翰末回路(端末回路番号18、・・・、22)で ある。途中、第2グループないし第m-1グループ の共通仮想輪末回路は省略してある。各共通仮想 端末回路は、交換動作に必要な各種情報をMl~ M6に記憶している。M1~M3は、個別仮想線 宋回路のM1~M3と同様である。M4は、対応 するランプの制御情報、M.5は、対応するグルー プ内の全電話機のリンガーの制御情報を記憶して いて、交換機内のランプ制御部およびリンガー劇 御節(ともに図示省略)が監視し、制御情報に共 づいて、グループ内の全位話版の、ランプの減火 、点級、点火およびリンガーの停止、鳴動等の制 **御を行なう。また、M6は、グループ内の全電話** 段のうち、その共通仮想雑末回路を使用している 電話既の内線収容位置番号を記憶している。 本例

路 I 1 1-1が、M 1 に通話中が書き込まれているので、切断対象の仮想機来回路であることが分り、M 2 をたどって個別仮想来回路 I 1 2-1のM 3 より給速接続路のおよび論項接続路のを解放し、さらに、内線相互トランクメモリ 6-2と、第 1 2 図の 1 2-5に示すように、各個別仮想線来回路 M 1~M 5 に初期情報を書き込んで個別仮忽線来回路 I 1 1-1および I 1 2-1を解放する。

以上、個別仮想端末回路を使った内線相互通話の交換動作を説明したが、次に、共通仮想端末回路を使った場合の交換動作について説明する。

まず、第13回は、各グループ内の電話機共通に実装される電線・ランプ(7)~(11) に対応する共通仮想端末回路の一例である。物理的には、個別仮想端末回路と同様に、交換機内のメモリをアドレス配分したものである。本図において、Cl-1、・・・・、C1-5が各々、第1グループの全電話機TEL1-1、TEL1-2、・・・・、TEL1-n、に実装される電線・ランプ3-4の(7)、・・・・・、

では、各々の共通仮想を取回路は全て同一條成となっており、使われていない時には、M1=空、M2=0(他の仮想燃来回路と論理接続なし)、M4=減火(対応するランプ減火)、M5=鳴動(対応するグループ内の電話機のリンガー停止)、M6=0(使用TELなし)となっている。ここで、M1~M6の情報は、交換機の制御装置、例えばマイクロプロセッサが理解できるよう意味付けされたコードで記憶されるものである。

位置番号と電鍵番号が決れば、変換テーブルより、対応する嫡末回路番号と内線番号を決定することができ、逆に内線番号が決れば、変換テーブルより、対応する嫡末回路番号、グループ内の全電話優の内線収容位置、およびランプ番号を決定することができる。本図においては、第13図に示す共通仮想締末回路のうち、嫡末回路番号13~22についてのみ示してある。

来回路Cm-1のM1には、ダイヤル中を書き込み 、交換動作過程がダイヤル中であることを表示し M4には点火を奪き込んで、グループ内の金電話 機TELm-1、TELm-2、···· TELm-na のランプ(7) を点火させ、共通仮想端末回路Cm -1が使用中であることを表示する。また、M6に はLm!を容き込み、内線電話機接続端子Lml に接続されている電話機TPLm-1が、共通仮想 始宋回路Cm-lを使用していることを表示する。 一方、物理的には、トーントランク7-1の端子で 1-1をスイッチ目において、接続路回で内線電話 機接統幾子 Lml に接続し、発信音を難話機回路 網3-6に送出する。以上の交換動作で、共通仮想 **筑末回路は、第15図において、15-1から15** - 2に変化し、次の操作、すなわちダイヤル操作を 行なう状態となる。

続いて、電話機TELm-1の押釦ダイヤル3-2を押して、 $1 \rightarrow 0 \rightarrow 1$ とダイヤルすると、交換機はこれを受信し、第9回の変換テーブルにより、内線番号101は、ラベルC1-1が付けられた端

大した図である。また、第15図は、交換的作が 進行するに従って、共通仮想線末回路C1-1およびCm-1が変化する状況を示したものである。

まず、電話機TBLm-1が送受器3-1を上げる と、電話機内の線路インタフェース3-10 より。 データ伝送用ケーブル(図示省略)を介して交換 機に発呼したことを通知する。交換機は、これに よって、内線電話機旋線焰子Lml に接続されて いる電話機TELm-1からの電鍵情報を受信でき る状態となる。次に、世雄(7) を押すと、データ 伝送用ケーブルを介して交換機が受信し、これに よって交換機は、第8回の変換テーブルから、L ml と電鍵(7) の情報を基に、共通仮想端末回路 C m-!を割り出し、共通仮想端末回路 C m-1の M 1 は空であるので、発信動作であることを説別し 、トーントランクメモリ7-2の端子T1-2(契照 にはメモリに付けられたラベル)を共通仮想端末 回路 C m-1の M 3 に 書き込むことによって、トー・ ントランクメモリ 7-2を共通仮想端末 B B C m-1 に、論理接続路ので接続する。また、共通仮想端

末回路番号13の共通仮想越来回路に対応し、か つ、内核電話機接続増子L11、L12、・・・・・ Lln.に接続されている低話機TEL1-1、TE L 1-2、・・・・、TEL 1-ngの電袋・ランプ(7) に対応することを割り出し、共通仮想輪宋回路C。 m-1のM3には、内線相互トランクメモリ6-2の 一方の湖子T2-2を巻き込んで詮理接続路ので接 娘し、共通仮想鑑宋回路Cl-lのM3には、内跡 相互トランクメモリ 6-2の他方の端子T 3-2を書 き込んで台理接続路ので接続し、さらに、共通仮 組織末回路C1-1およびCm-1のそれぞれのM2 に、ラベル名Cm-lおよびC.1-lを書き込んで設 理僚複路ので接続する。また、共通仮想保団四路 Cm-1のM1には呼出中を否を込み、交換動作過 程が、相手グループを呼出中であることを表示す る。一方、共通仮想端末回路C1-1のM1には、 浴信中を書き込み、交換動作過程が着信中である ことを表示し、M4には点滅を啓き込んで、第1 グループ内の全電話機TEL1-1、TEL1-2、 ····、TEL1-n、のランプ(7) を点線させて弁

信中であることを可視表示すると共に、M5には 略動を書き込んで、同様に、第1グループ内の全 電話機TEL1-1、TEL1-2、・・・・、TEL1 -n,のリンガーを鳴動させて、可聴的にも着侶表 示する。物理的には、トーントランク7-1との変 説路②を切断し、内線相互トランク6-1の一方の 端子T2-1を、接続路®で内線電話機接続観視 端子T2-1を、接続路®で内線電話機接続観視 に送続し、呼出音を電話機TELm-1の電話 機回路網3-6に送出する。以上の交換 過低想解末回路は、第15回において、15-2か ら15-3に変化し、次の操作、すなわち第1がル ープ内のいずれかの電話機が応答操作するのを待 つ状態となる。

税いて、電話機TEL1-1の送受器3-1を上げて、ランプが点滅中の電鍵(7)を押す。これによって、交換機は、対応する共通仮想端末回路C1-1のM1は若信中であるので、応答助作であることを撤別し、共通仮想協取回路C1-1のM1と、M2に書き込まれている論理接続情報Cm-1をたどって、共通仮想端末国路Cm-1のM1のそれぞ

通話が終了して、電話機TELm-1もしくはT EL1-1のいずれか一方、例えば電話機TELm -1の送受器3-1を掛けると、交換機は、第9図の 変換テーブルに登録されている電話機TELm-1 採の仮想端末回路の中から、切断対象となる仮想 湖次回路を捜し出す。その結果、共通仮想婦末回 路Cm-1が、M1に通話中が背色込まれていて、 かつM6にLml が掛き込まれているので、切断 対象の仮想端末回路であることが分かり、M3よ り倫理接続路の、M2をたどって共通仮想機末回 路C1-1のM3より論理接続路⑥、および論理核 **続路⑤を解放し、さらに、内線相互トランクメモ** リ6-2と、第15回の15-5に示すように、各共 通仮想始末回路のM 1 ~M 6 に初期情報を書き込 んで共通仮想路来回路Cm-1およびC1-1を解放 する.

以上、個別仮想端末回路から発信して個別仮想端末回路にお信する場合と、共通仮想端末回路から発信して共通仮想端末回路にお信する場合について、詳細に説明したが、個別仮想銘末回路から

れに通話中を扱っ、大道仮想端末回路が正路中を表示し、また、共道仮想端末回路ので、大道仮想端末回路ので、ガループ内の全観器機の着には存止を登せ込みで、で変え、M6には登録の着には登録がある。 M6には登録がある。 大型を受けるのは、大型を受けるのは、大型を受けるのが、大型を受けるのが、大型を受けるのが、大型を受けるのが、大型を受けるのが、大型を受けるのが、大型を受けるのが、大型を受けるのでは、第15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なり、15-4に変化し、電話を行なりが認となる。

以上説明した交換動作は、各共通仮想磐末回路は独立した婚末回路として動作するので、他の共通仮想端末回路 C m-2、・・・・、C m-5 および C 1-2、・・・・、C 1-5 が、いかなる交換動作過程にあっても左右されないことは明らかである。

発信して共通仮想線末回路に着信する場合と、共 通仮想線末回路から発信して個別仮想線末回路に 着信する場合についても、同様の操作、交換動作 により実現可能である。

また、共通仮想増末回路を第16回に示す構成とすれば、グループを構成する電話機毎に独立してランプおよびリンガーを制御できる。

また、以上の実施例の説明では、例として内線 相互通話の場合の交換動作についてのみ説明した が、本発明による仮想端来回路は、端末装置のい かなる発着信操作、例えば、局線発信、局線治信 応答、中継台からの転送者信、コールバック発信 および着信等においても適用できることは言うま でもない。

#### (現明の効果)

以上実施例により説明した如く、錦末装置における呼の発着僧に仮想端来回路を用いることにより、錦末装置が話中であっても着僧を受け付け、また、着僧中であっても発信可能となるため、錦末装置における呼の選択の自由が増し、端末装置

## 特開昭61-65654(12)

の機能性を向上させることができる。しかも、物 嘔的 磐末装置接袋蝎子は従来通りであり、磐末装 竄からの発信および着信応答の物理的手段として 、仮想臨末回路に対応する電纜・ヲンプを端末数 図に実装するだけなので経済性を損なうことなく 変現可能である.

## 4. 図面の簡単な説明

第1回は、個別仮想端末回路および共通仮想機 末回路を利用したシステム構成の一例、第2回、 第3図は従来例を示し、第4図は、本発明に使用 する電話機の一例を示す外観図、第5図は、第4 図の母話機の回路構成図の一例、第6回は、第4 図3-4の利用例を示す拡大図の一例、第7図は、 個別仮想嬉求回路を利用した呼の発着信を示すシ ステム標成拡大図の一例、第8図は、共通仮想略 末回路を利用した呼の発着個を示すシステム構成 図の一例、第9図は、仮想雑末回略番号と物理的 番号の対応を記憶する変換テーブルの一例、第1 〇図は、個別仮想端末顧路として使用される交換 優内のメモリの構成の一例、第11回は、第7回

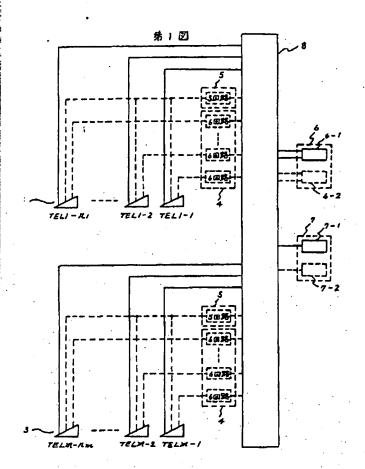
•••••	電鞋 (押釦)
•••••	個別仮想賴来回路
•••••	共通仮想機末四路,
•••••	
•••••	内幕相互トランク トーントランク
•••••	スイッチ
	•••••

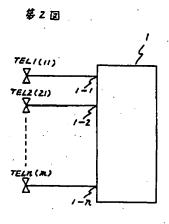
代理人弁理士



の拡大図、第12図は、個別仮想縮末回路を利用 して呼の発着信を行なう場合の交換動作過程にお ける個別仮想斃末回路の各情報の変化を示す一例 . 第13図は、共通収息増末回路として使用され る交換機内のメモリの構成の一例、第14回は、 第8図の拡大図、第15回は、共通仮想端末回路 を利用して呼の発着信を行なう場合の、交換動作 過程における共通仮想臨末回路の各情報の変化を 示す一例。第18**図は、共通仮想端末回路として** 使用される交換機内のメモリの構成の他の一例を

	₹ 79 1	<b>すの説明</b>
3	•••••	<b>昭話機</b>
3 - 1	•••••	送受傷
3 - 2	•••••	押釦ダイヤル
3 - 3	•••••	促促・ランプ盤 A
3 -4	•••••	似雄・ランプ 登B
3 - 5	•••••	<b>炎示装置</b>
3 -4-1	•••••	示名楽片およびランプ

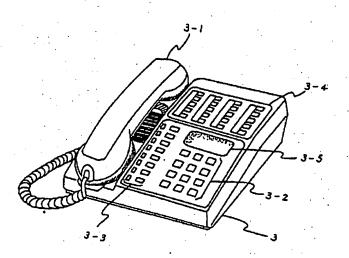




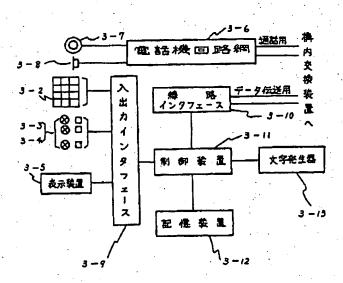
第3 図

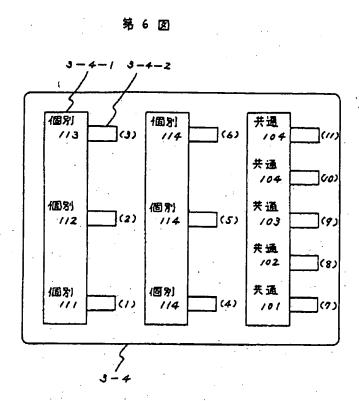
ABREMES AMES			
1-1	"		
/-z	2/		
1-n	je.		

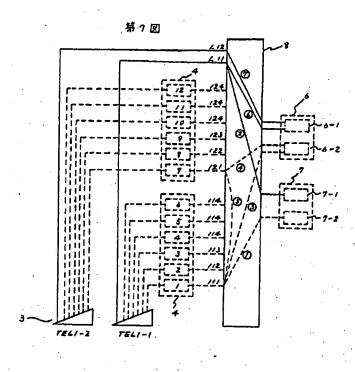
第4图

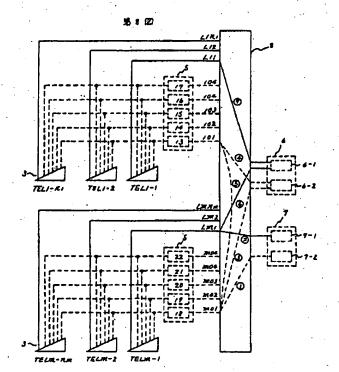


集 5 区

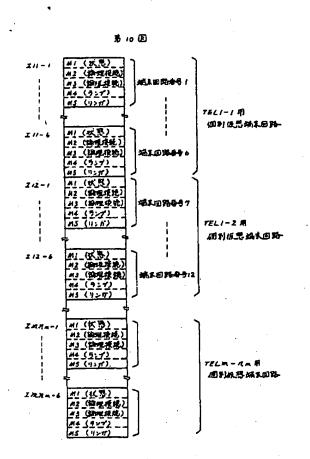


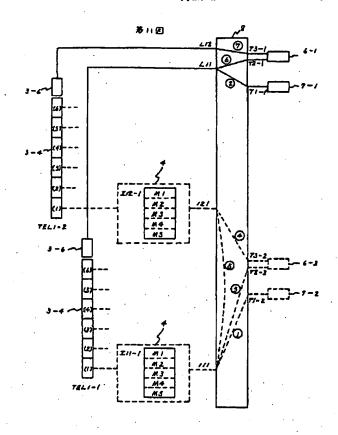


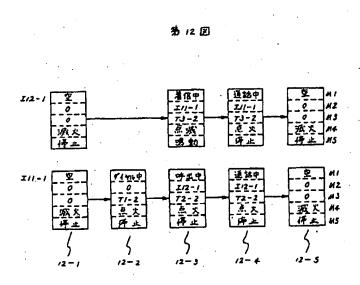


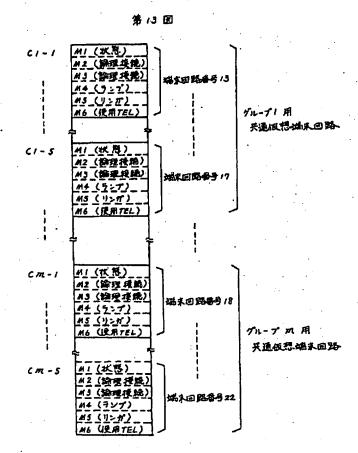


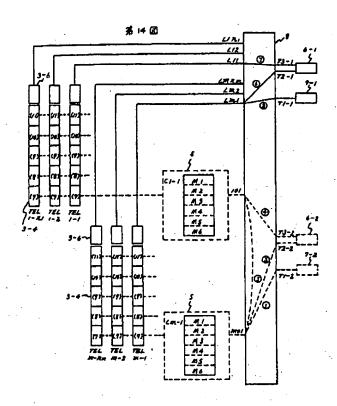
<b>纳采应思考</b> 奇	ラベル	推到	内体书号	电路1:78号	内释收各位置参与
1	Z/1-1	個和	111	(1)	611
- :	X11-2		1/2	(z).	LII
3	111-3	•	113	(J)	LII
4.	211-4	•	114	(4)	· C//
5	211-3	•	114	(5)	LII
4	111-6	•	114	(4)	411
7	1/2-/	,	121	(/)	(12
-	1/2-2		/22	(2)	L/2
9	1/2-3	•	123	(1)	L/2
70	2/2-4	_ ·	124	(4)	4/2
"	112-6		124	(\$)	6/2
12	112-6	(B 11)	124	(4)	6/2
/4	61-1	共进	101	(7)	LH, LIZ LIA .
/4	61-2	•	102	(2)	411. LD CIT.
/5	C1-3	•	103	(9)	LII, LIZ LIR.
16	C1-4	•	104	(10)	611.612, 612.
17	61-5		104	(11)	L11, L12 LIM
/8	Cm-1	1	MOI	(7)	LMI, Latz, LMIKM
19	Cm-2	$\overline{}$	M01	(8)	LMI, LM2 GMRP
20	Cm-3	T-	ROJ	(4)	LMI LM2 LMA
21	C= -4	T .	104	(10)	LMI LMZ LMRA



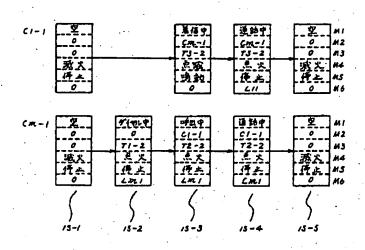








第 15 图



第16 图

M1 (太忠) M2(論理項機) M3 (論理接稅) TELL-1用 M5-1 (9 2 15) <u> 44-3く5ンプン</u> <u> #5-2 (リンか)</u> M4-Ri(ランプ) 7ELルールシ用 M5-Rル(リンガ) M6 (使用TEL)

手続補正書(自発) 59<sub>年</sub> 10

物杵庁長官 殿

1. 事件の表示

昭和59年特許顯第 186383 号

自動電話交換方式 2. 発明の名称

3. 補正をする者

特許出願人 事件との関係 7963

7057年22年37年77十八年3年 ペンナ 福島県都山市字船場向94番地

生 所

ニマルフファトンコロチェウルフレキキイレヤ 日登通信工業株式会社

高柳 代表卷

毢 :

**Ŧ100** 

東京都千代田区丸の内一丁目5番1号 居 所

株式会社 日立製作所内

電話東京 212-1111 (大代表)

(6189) 弁理士 高 撰 明 夫

明細書の「発明の詳細な説明」の概。 5、補正の対象 「図面の簡単な説明」の個及び図面。

別紙の通り。 6. 補正の内容

7. 添付客額の目録

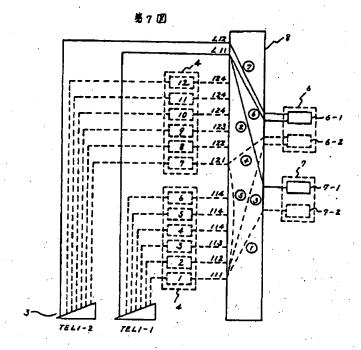
Æ

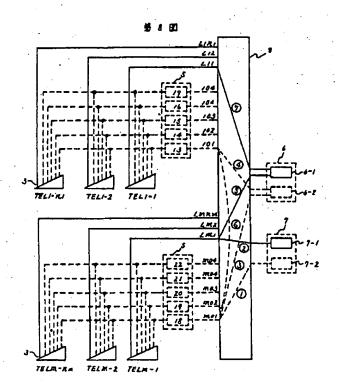
(1) 図



- 引 期 書 第 1 5 頁 第 1 9 行 目 に「・・・・ T E L 1 2
   は L 11 接 続 略」とあるのを「・・・・ T E L 1 2 は 、 L 11 接 続 略」と訂正する。
- 9 明報書第15頁第20行目に「・・・・披続路の一 Lで12」とあるのを「・・・・按続路の一L12」と訂 正する。
- 4. 明細書第28頁第9行目に「・・・・使用中あ」と あるのを「・・・使用中であ」と訂正する。
- 明細音第29頁第11行目に「、ラベル各112-1・・・」とあるのを「、ラベル名112-1・・・」と訂正する。
- 6. 明細書第43頁第16行目の終りに「・・・・システム構成」とあるのを「・・・・システム構成拡大」と 追加訂正する。
- 7. 「図面」の第7回、第8回、第9回、第11回 を添付図面のように訂正する。

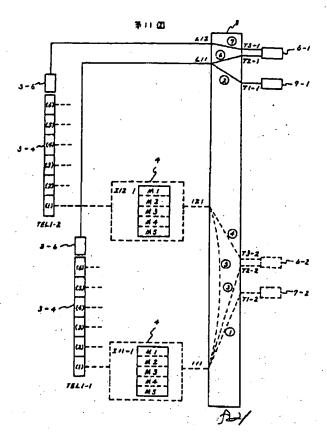
- 以 上 -





# + 12

<b>电影印象</b>	ラベル	雅州	ARD?	包线小师号	网络以各位置合于
,	III- I	48 M	111	(1)	LII
2	I/1 = 2	·	112	(2)	411
2	Z/1-3	•	//3	(3)	4//
4	III-4	•	114	(4)	LII
۲,	I/1 - 3	•	114	(3)	Z/I
6	X/1 - 6	•	114	(4)	LII
7	I/2 - /	•	121	(1)	4/2
	7/2-2	•	/22	(2)	412
9	1/2-J	•	123	(3)	412
10	2/2-4	•	124	(4)	112
- //	2/2 - \$		124	(5)	L/2
/2	1/2-6	40 24	/24	(6)	4/2
/3	C1 1	# 14	101	(7)	411, 412 4114
_/+	61-2	•	102	(8)	411. 412 LIM
15	67-3	•	103	(7)	L11. L12 LIM
16	61-4	•	104	(10)	411. L12 LIKI
17	C1-5		104	(11)	LILLE LIKE
_/1	Cm - 1	•	mai	(7)	Lm1. Lat LAR.
. 19	Cm - 2	•	BLOZ	(8)	LMI. LRZ LRK
20	Cm - 3	1	20.03	(9)	LMI. LAZ LMI
21	Cm - 4	•	JR04	(10)	LMI.LM2LMA
22	Cm - 5	共通	M04	(11)	人物人人加スーーー- (おん)



# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

OTHER:

## IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.